2023013168 李震鹿

1. 将程序中的逻辑地址转换成内存中的物理地址

2.在运行主印进台、地址支换的重定位方式

13.具有清末调入功能和置处功能,能从逻辑上对内存容量如从扩充的一种存储器系统

4. 新进行链接而以后征救行的方式

5-特人在平台时不用的进程或数据移到外在,从略出人在空间的技术

6.110分纸供上层与设备控制器之间的通信程序其主要任务是黄收上微件发来的抽象工10要求,把它们转换加强体 裁选发送给设备控制器

7.在联机临江深视的同时围技术,

8.工/Q通道是特殊的处理机,与普勒处理机的同点是指处理单一,没能们的内存与CPU共享内存)

9.文件统是OS的部分,由两部组成:文件彩和显示

10.目标处提编译器生成的包含机器代码包专术链接的中间文件

11. 用产视角看到的文件组织方式

12. 由若干相关记录组成的文件

件应用程序请求操作系统交互的编程接口

13. 用二进制表示有储空间表示使用情况的数据结构

胜, 应用程序请求操作与统服各的编程接口

16.当工10操作统完成或错论时,设备向CPU发出信号

17. 文件管理统是缺处建一般降一次与科特的的能模的块

18.文件是驻文件名的若相关证券的集会

19.文件在春梯设备上实行春储方式从用净度出发所观察到的文件组织形式

20.5张将文格储在外往外形成的一种存储组织形式

一、散起位2.绝缘入静态重定位 冰重定位 3.静态接接 类人则冰链接 运行的冰链接 4空肠缺空间分发链 5. 紧凑 6. 题之 6.统 7.更 梿序 7.双键 处性

8.对目录文腊理软件 10.特殊 11.频 般 疑问 12.16 13.26 均理地址 9.分区分元 分区回收 研收性 外色程序模拟 医共享和保护 好旅链接, 例 號城, 有细点

产观点 强舰

IS.地址复数 20納您就是 16. 局部上,时间局部全间局部组 山、树桃连维的 改多驱动的 与110设备大产软件 门处理器 指处型中一大独立的 21.11的 整 4雄原饑朝 外 数 高散 18.1购到别顺 25. 标准路特生 文件的目标 48. 绝对 相对 上 姓納 4.空间基础 村空间多区链 山. 附近 新 期 新 1.CPU新提:新器 30. 勘彩悠点 和鹏号随 主人储器:高键线点,主人储器,磁盘线点 细胞点: 图证领色 10000亿值价度 建度由高到低,成本由高到低,容量由1到大 2.66% 发妆心 3.3益期间 66的时间 2.源代码先在便息之上编译,铁接,然后通过装入到内存与创建变成一个进程,该进程情况。通过调度分配 以, 块色色, 建品 数点 禁 虚拟 绘成进程CPU机价,结束台将PCB归还给OS 3. 散态链接: 运行前全部链接,执行长,但与用空间入 装入时动态链接,类入时边装入边链接,指空间包长 无行时动态链接 / 逾时链接,有空间,快 1.0首次适应.从内存低地处搜索选择第一个足够大的空风分区 ②循环首次:从上次分配位置、继续搜索 ②最低远温的旅游器是黑水和分区 ③ 最啦应:总是为配最灯用分处

⑤快速支运:维护外空闲延转表

5. CPU 调度算法: FCFS SJF HRRW MANAGUMANAM 时间片轮转 内存的态频算法:首次达定 最佳适应 最好进定 收越应

对的配 CPU调度 提高CPU机解 提高CPU机解 进程阻塞 对部分科率 用转时间

6.CPU调度: FCFS SJF HRRN 时间\轮转 项圈置换: FIFO OPT LRU LFU clock

7. 顾殿 FIFO, OPT, LRU, LFU, CLOCK 磁盘调度 FCFS SSTF SCAN C-SCIVA 顾蜀挟 磁盘调度 目标, 成独饰 成块道时间

'8. ① 颁存储: CPU生成逻辑地址-须号查录->获得物理领框号 ->组合物理地址

②分段: CPU生成逻辑地址一点的表示取基址一次交流的一门算物理地址

③ 段负: CPU生成器性比此一段查数一项号查较一组会物理地址

9. 四中断尚末: 设备发出和新6号

②中断响应: CPU保存现均

(3)中断判状: 识别普须

田中断向应: 机打工机

(5) 平断返回:恢复现构,继续批价

的服 统用净

组织就 顺声索引 新顺序

烤删赃 越級 12. 顺 随机的问代价人 朝 剪肌疹 **结会** 七 外存 胁 13. 火 页|段 觚 AT 就钱 崔浬 内则碎片

此 ①磁盘调度氧钛化

(DDMA通道)

③虚拟磁盘:利用内存模拟磁盘.

のかの最後